

Europäisches Patentamt
European Patent Office
Office européen des brevets



(11) EP 0 903 959 A2

(12) **EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG**

(43) Veröffentlichungstag:
24.03.1999 Patentblatt 1999/12

(51) Int Cl.⁶: H04Q 11/04

(21) Anmeldenummer: 98440178.6

(22) Anmeldetag: 21.08.1998

(84) Benannte Vertragsstaaten:
AT BE CH CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI LU
MC NL PT SE
Benannte Erstreckungsstaaten:
AL LT LV MK RO SI

(72) Erfinder: Heuer, Volkmar
71254 Ditzingen (DE)

(74) Vertreter: Schätzle, Albin, Dipl.-Phys. et al
Alcatel Alsthom
Intellectual Property Department,
Postfach 30 08 29
70449 Stuttgart (DE)

(30) Priorität: 12.09.1997 DE 19740107

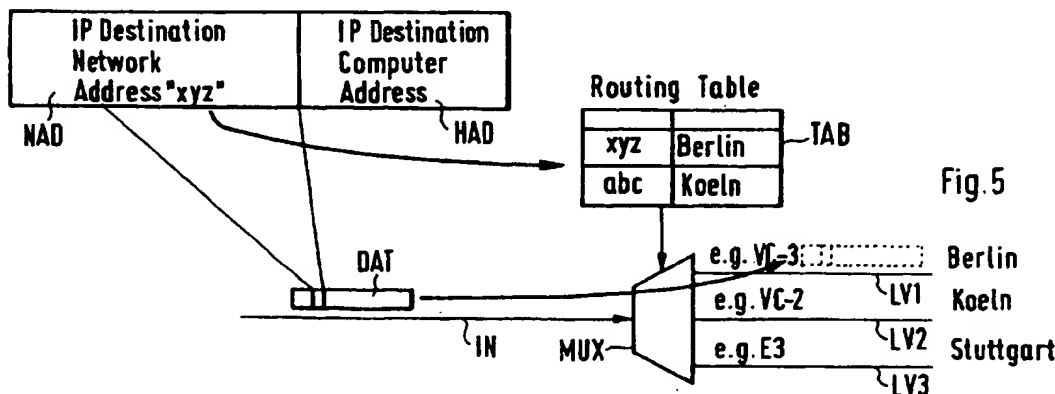
(71) Anmelder: ALCATEL
75088 Paris (FR)

(54) **Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen und zur Durchführung des Verfahrens geeignetes Netzelement**

(57) Angegeben wird ein Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen in Weitbereichsdatennetzen (WAN) über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz (SDH), wobei die Datenpakete in synchrone Transportmodule (STM-N) verpackt werden, und über durch Untereinheiten synchroner Transportmodule gleicher Größe gebildete virtuelle Verbindungen übertragen werden. Die virtuellen Verbindungen werden in eine Adressentabelle eingetragen und in einem der Netzele-

mente des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes erfolgt eine Auswertung der Zieladresse der Datenpakete. Anhand der Adressentabelle und der Zieladresse wird zumindest für einen Teil der Datenpakete von mindestens einem der Netzelemente des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes eine Entscheidung getroffen, über welche der virtuellen Verbindungen dieses Datenpaket transportiert werden soll.

Weiter ist ein Netzelement angegeben, daß nach dem Übertragungsverfahren arbeitet.



EP 0 903 959 A2

Beschreibung

[0001] Die Erfindung betrifft ein Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz nach dem Oberbegriff des Anspruchs 1 und ein Netzelement für ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungssystem nach dem Oberbegriff des Anspruchs 13.

[0002] Als Transportmedium zur Verbindung lokaler Datennetze, sogenannter LANs (Local Area Networks), dienen Weitbereichsdatennetze, sogenannte WANs (Wide Area Networks). In einem Artikel von G. Parr et al. („A Proposed Protocol Improvement for ATM Cell Processing Within SDH Multiplexers“, ConnaXions vol. 10, no.11, Nov. 1996, S. 14-24) wird beschrieben, daß die Datenpakete zunächst einer *Interworking Unit* zugeleitet werden, die für ihren lokalen Knoten eine Routing-Tabelle besitzt. Ausgehende Datenpakete, deren Adressen in der Routing-Tabelle nicht enthalten sind, werden von einer ATM-Zugangseinheit (*ATM Access Unit*) in ATM-Zellen (ATM: Asynchronous Transport Mode) umgewandelt und von einem *ATM-Switch* in geeignete virtuelle Kanäle innerhalb virtueller Pfade des ATM-WANs geleitet. Von dort gelangen die ATM-Zellen zu einem synchronen Multiplexer, der gemäß den SDH- oder SONET-Empfehlungen und Standards der ITU und ANSI arbeitet, und werden zur Übertragung in virtuelle Container und synchrone Transportmodule verpackt. Damit nicht an jedem SDH-Knoten alle Datenpakete wieder ausgepackt werden müssen, werden in den *Path Overhead* der virtuellen Container Informationsbytes geschrieben, die angeben, ob ein virtueller Container im nächsten SDH-Knoten wieder auszupacken ist. Nachteile dieses Verfahrens sind, daß eine Reihe teurer Geräte für das ATM-Netz benötigt werden und daß die Übertragungszeiten relativ hoch sind.

[0003] Datenpakete sind heutzutage meist nach dem Internet Protokoll (IP) aufgebaut und besitzen eine Absender- und eine Ziel-IP-Adresse. In einem Artikel der Fa. Ipsilon Networks („IP Switching: The Intelligence of Routing, the Performance of Switching“, Ipsilon Technical White Paper on IP Switching, Feb. 1996, abrufbar im Internet unter <http://www.ipsilon.com/productinfo/wp-ipswitch.html>) wird ein Gerät (IP-Switch) vorgestellt, welches die Funktion eines IP-Routers und eines ATM-Switches kombiniert. Es ist in der Lage längere Folgen von Datenpaketen mit gleicher Absender- und Zieladresse, sogenannte *flows*, zu identifizieren und für diese geeignete geräteinterne Verbindungen zu schalten. Dadurch wird der Durchsatz an Datenpaketen durch den IP-Switch erhöht und die mittlere Schaltzeit verkürzt. Die Kosten für ein Übertragungssystem mit solchen IP-Switches sind relativ hoch.

[0004] In RFC1619 (W. Simpson, Request for Comments 1619, Internet Engineering Task Force, Network Working Group, May 1994) wird für Punkt-zu-Punkt-Verbindungen vorgeschlagen, Datenpakete mittels einer als synchronous payload envelope (*SPE*) bezeichneten

netzen Rahmenstruktur direkt in synchrone Transportmodule (STM-N) von SDH oder synchrone Transportsignale (STS-N) von SONET zu verpacken. Dies hat aber den Nachteil, daß alle Transportmodule in jedem Netzknoten des synchronen Nachrichtenübertragungsnetzes ausgepackt werden müssen, was zum einen die Netzknoten belastet und zu Verstopfungen führen kann und zum anderen die Übertragungszeiten erhöht.

[0005] Aufgabe der Erfindung ist es, ein Verfahren zur Übertragung von Datenpaketen anzugeben, das kostengünstig zu realisieren ist und geringere Durchlaufzeiten erlaubt. Eine weitere Aufgabe der Erfindung ist, ein Netzelement eines synchronen digitalen Übertragungssystems anzugeben, das für dieses Verfahren geeignet ist.

[0006] Die Aufgabe wird hinsichtlich des Verfahrens gelöst durch die Merkmale des Anspruchs 1 und hinsichtlich des Netzelementes durch die Merkmale des Anspruchs 13. Vorteilhafte Ausgestaltungen sind den abhängigen Patentansprüchen zu entnehmen.

[0007] Ein Vorteil der Erfindung ist, daß sie eine hierarchische Strukturierung von Weitbereichsdatennetzen gestattet.

[0008] Im folgenden werden Ausführungsbeispiele der Erfindung anhand der Figuren 1-12 beschrieben. Es zeigen:

Figur 1 zwei über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz verbundene lokale Datennetze (LANs),

Figur 2 den Übertragungsweg eines einzelnen Datenpaketes im Stand der Technik,

Figur 3 den Übertragungsweg eines einzelnen Datenpaketes nach der Erfindung,

Figur 4 ein synchrones digitales Übertragungssystem mit Multiplexern an den Übergabepunkten,

Figur 5 ein nach dem erfindungsgemäßen Verfahren arbeitender Multiplexer,

Figur 6 ein nach dem erfindungsgemäßen Verfahren arbeitender Cross-Connect,

Figur 7 ein synchrones digitales Übertragungssystem mit erfindungsgemäß arbeitenden Kompressoren,

Figur 8 ein Netzelement für ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz,

Figur 9 einen erfindungsgemäßen Cross-Connect,

Figur 10 den schematische Aufbau eines in einem virtuellen Container verpackten Datenpaketes,

Figur 11 die hierarchische Strukturierung eines Weitbereichsdatennetzes (WAN) unter Einbeziehung des erfindungsgemäßen Übertragungssystems und

Figur 12 die Steuerung eines solchen hierarchisch strukturierten Weitbereichsdatennetzes (WAN).

[0009] Ein Grundgedanke der Erfindung liegt darin, in dem synchronen digitalen Nachrichtenübertragungssystem unter Verwendung von Untereinheiten synchroner

Transportmodule feste virtuelle, d.h. logische, Verbindungen aufzubauen. Solche Untereinheiten werden bei SDH-Systemen als virtuelle Container (VC), bei SONET-Systemen als *Virtual Tributaries (VT)* bezeichnet. Ein weiterer Grundgedanke besteht darin, die Datenpakete, die über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz übertragen werden, direkt, d.h. ohne Protokollkonvertierung wie bei ATM, in die Untereinheiten der synchronen Transportmodule zu verpacken, so daß die bepackten Untereinheiten ohne zwischengeschaltetes Aus- und wieder Einpacken von einer Datenquelle zu einer Datensenke transportiert werden können. Die Datenpakete können zusätzlich noch in einer Rahmenstruktur eines weiteren Protokolls, wie beispielsweise des HDLC-Protokolls verpackt sein. Ein dritter Grundgedanke ist, in dem Netzelement, das ein Datenpaket in einen virtuellen Container verpackt, die Zieladresse des Datenpaketes auszuwerten und eine Entscheidung zu treffen, über welche der virtuellen Verbindungen das Datenpaket transportiert wird. Bei Bedarf kann die Kapazität der virtuellen Verbindungen dynamisch der Auslastung angepaßt werden.

[0010] Unter einer virtuellen Verbindung, ist eine logische Verbindung zwischen zwei Netzelementen zu verstehen. Eine solche logische Verbindung entsteht, indem zwei Netzelemente periodisch Untereinheiten von synchronen Transportmodulen, sogenannte virtuelle Container, austauschen und dabei die Untereinheiten in anderen dazwischenliegenden Netzelementen ohne Umpacken durchgeschaltet werden. Virtuelle Verbindungen werden von einem zentralen Netzwerkmanagementsystem des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes eingerichtet und besitzen eine festgelegte, von dem Typ der virtuellen Container abhängige Übertragungskapazität, d.h. es handelt sich um permanente virtuelle Verbindungen. Die möglichen virtuellen Verbindungen haben eine Übertragungskapazität von 2 MBit/s bei Verwendung von VC-12 Containern, von 6 MBit/s bei VC-2, 48 MBit/s bei VC-3 und 149 MBit/s bei VC-4 Containern.

[0011] In Figur 1 ist ein digitales synchrones Nachrichtenübertragungsnetz SDH gezeigt. Ein erstes lokales Datennetz LAN1 ist über einen ersten Router RTR1 mit einem ersten Netzelement NE1 des synchronen Nachrichtenübertragungsnetzes SDH verbunden. Ein weiteres lokales Daten netz LANn ist über einen weiteren Router RTRn mit einem weiteren Netzelement NEn des synchronen Nachrichtenübertragungsnetzes SDH verbunden. Wird in dem ersten lokalen Datennetz LAN1 ein Datenpaket abgeschickt, das für einen Empfänger des weiteren Daten netzes LANn bestimmt ist, so reicht der erste Router RTR1 das Datenpaket an das erste Netzelement NE1. In dem ersten Netzelement NE1 wird das Datenpaket als Nutzlast in ein synchrones Transportmodul verpackt und über das synchrone Nachrichtenübertragungsnetz SDH bis zu dem weiteren Netzelement NEn transportiert. Dort wird das Datenpaket wieder ausgepackt und über den weiteren Router RTRn in

das weitere lokale Daten netz LANn geschickt.

[0012] Zwischen dem ersten NE1 und dem weiteren NEn Netzelement können zusätzliche Netzelemente geschaltet sein. Dies ist in den Figuren 2 und 3 dargestellt. An jedes der gezeigten Netzelemente NE1-NEn ist ein Router RTR1-RTRn angeschlossen, der ein nicht gezeigtes lokales Daten netz mit dem synchronen Nachrichtenübertragungsnetz verbindet.

[0013] In Figur 2 ist ein nach dem eingangs erwähnten Vorschlag von W. Simpson (Request for Comments 1619, Internet Engineering Task Force, Network Working Group, May 1994) betriebenes synchrones Übertragungssystem dargestellt. Es enthält n Netzelemente CC1-CCn, die zu einer Kette verschaltet sind. Jedes dieser Netzelemente besitzt einen Anschluß, an dem ein IP-Router RTR1-RTRn angeschlossen ist, der ein nicht gezeigtes lokales Datennetz mit dem synchronen Übertragungssystem verbindet. Der Weg eines Datenpaketes vom ersten RTR1 bis zum n-ten Router IP-Rn ist durch Pfeile dargestellt. Im ersten Netzelement CC1 wird das Datenpaket in einen virtuellen Container verpackt und an das zweite Netzelement CC2 geschickt. Dort wird es wieder ausgepackt und dem zweiten Router RTR2 zugeleitet, der die Zieladresse überprüft, feststellt, daß das Daten paket nicht für sein angeschlossenes lokales Daten netz bestimmt ist, sondern weitergeschickt werden muß, und es dem zweiten Netzelement CC2 zum Weiterschicken wieder zuleitet. Dieser Ablauf wiederholt sich bei den folgenden Netzelementen solange, bis das Datenpaket den n-ten Router erreicht hat.

[0014] Ein Nachrichtenübertragungsnetz, daß nach einem solchen Verfahren arbeitet, bei dem in jedem Netzelement die in der Nutzlast synchroner Transportmodule übertragenen Datenpakete ausgepackt und dem angeschlossenen Router übermittelt werden und bei dem der Router dann für jedes Datenpaket prüft, ob es für sein lokales Datennetz bestimmt ist und die übrigen Datenpakete zum Weitertransport an das angeschlossene Netzelement zurückschickt, benötigt lange Übertragungszeiten und belastet sowohl die Netzelemente als auch die IP-Router

[0015] Das in Figur 3 gezeigte synchrone Nachrichtenübertragungssystem arbeitet nach dem erfindungsgemäßen Verfahren: Ein Datenpaket wird, wie durch Pfeile angedeutet, von dem ersten Router RTR1 an das an dem n-ten Router RTRn angeschlossene lokale Datennetz übertragen. In dem ersten Netzelement wird die Zieladresse des Datenpaketes ausgewertet. Aus einer in dem ersten Netzelement NE1 gespeicherten Adressentabelle entnimmt das Netzelement, daß das Datenpaket bis zu dem n-ten Netzelement NEn gesendet werden muß und trifft daher anhand der Zieladresse und der Adressentabelle die Entscheidung, daß das Datenpaket in einen virtuellen Container eines synchronen Transportmodules verpackt wird, die für das n-te Netzelement bestimmt ist. Dieser virtuelle Container wird in den zwischengeschalteten n-2 Netzelementen NE2-NE(n-1) durchgeschaltet, ohne daß das Datenpaket aus-

gepackt wird. Zwischen dem ersten NE1 und n-ten Netzelement NEN besteht eine virtuelle Verbindung, die in der Adressentabelle aufgeführt ist. Über diese virtuelle Verbindung werden die virtuellen Container durchgeschaltet.

[0016] Eine solche virtuelle, logische Verbindung wird von einem zentralen Netzwerkmanagementsystem eingerichtet. Dabei ist es vorteilhaft, wenn nach vorbestimmten Zeitabschnitten, beispielsweise stündlich, die virtuellen Verbindungen im synchronen digitalen Nachrichtenübertragungssystem neu eingerichtet werden, um das Netz an die aktuelle Nutzung anzupassen. Bei einer solchen Neukonfiguration ist es auch möglich, zur Optimierung des Datenverkehrs Punkt-zu-Mehrpunkt-Verbindungen (sogenannte Multicast-Verbindungen) zu schalten, wenn dadurch eine bessere Datenübertragung erreicht wird.

[0017] Die Adressentabelle enthält für bestimmte Zieladressen oder Gruppen von Zieladressen einen Eintrag, der besagt, über welche der vorhandenen virtuellen Verbindungen das betreffende Datenpaket zu transportieren ist und wohin alle restlichen Datenpakete mit nicht verzeichneten Zieladressen transportiert werden sollen. Diese Adressentabelle wird vorteilhaft durch das zentrale Managementsystem für jedes der Netzelemente erstellt und verteilt. Eine andere Möglichkeit besteht darin, daß ein Netzelement sich die Adressentabelle selbst generiert, indem es die Ziel- und Absenderadressen ankommender Datenpakete protokolliert und daraus Informationen erhält, über welche virtuelle Verbindung eine bisher unbekannte Zieladresse zu erreichen ist. Dabei ist es vorteilhaft, wenn mehrere Netzelemente in vorbestimmten Zeitabständen ihre Adressentabellen beispielsweise über einen Dienstkanal abgleichen, damit Umwege und Schleifen im Netz vermieden werden.

[0018] Die Netzelemente NE1 und NEN können beispielsweise Multiplexer und Demultiplexer sein. Dies ist als erstes Ausführungsbeispiel in Figur 4 und 5 dargestellt. Dabei zeigt Figur 4 ein erfindungsgemäß arbeitendes SDH-System. Ein erster Multiplexer MLX1 hat vier Eingänge, von denen zwei beispielhaft mit Routern RTR41, RTR42 und daran angeschlossenen lokalen Datenetzen verbunden sind. Die Router RTR41, RTR42 übermitteln Datenpakete aus den ihnen jeweils angeschlossenen lokalen Datenetzen, die für im jeweiligen lokalen Datenetz nicht erreichbare Adressaten bestimmt sind, an den ersten Multiplexer MUX1. Als Schnittstelle zwischen den Routern RTR41, RTR42 dienen die E1- und E3-Schnittstellen der plesiochronen digitalen Hierarchie (gemäß den Empfehlungen der CCITT/TU-T).

[0019] Der Multiplexer kennt virtuelle Verbindungen in dem synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetz SDH zu anderen Netzelementen im Netz. Er wertet die Zieladressen der eingehenden Datenpakete aus und trifft anhand dieser Zieladressen und der gespeicherten Adressentabelle die Entscheidung, über welche

der virtuellen Verbindungen ein Datenpaket jeweils transportiert werden soll. Entsprechend dieser Entscheidung packt er ein jeweiliges Datenpaket in ein zu der ausgesuchten Verbindung korrespondierendes virtuellen Container, z.B. VC-4, VC-3, VC-2 oder VC-12. Über die virtuellen Verbindungen werden die Virtuellen Container in dem synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetz SDH zu einem empfangenden Netzelement transportiert, im ersten Ausführungsbeispiel zu einem zweiten Multiplexer MUX2. Dieser packt die Datenpakete aus den in dem empfangenen Transportmodulen enthaltenen Virtuellen Containern aus, wertet die Zieladresse aus und entscheidet anhand seiner Adressentabelle, über welchen seiner Ausgänge das jeweilige Datenpaket an einen angeschlossenen Router RTR43, RTR44 übertragen wird.

[0020] In dem ersten Ausführungsbeispiel handelt es sich bei den Datenpaketen um solche, die nach dem weit verbreiteten Internet Protokoll IP strukturiert sind. Daher werden die Router RTR41-RTR44 als IP-Router bezeichnet und das gesamte Weitbereichsdatennetzwerk als IP-Netzwerk (IP Network). Es sind aber auch andere Protokolle wie z.B. das Protokoll IPX der Firma Novell möglich.

[0021] In Figur 5 ist der Weg eines Datenpaketes PAK in dem ersten Ausführungsbeispiel näher gezeigt. Das über den Eingang IN des Multiplexers MUX eingehende Datenpaket DAT weist einem Adressenabschnitt auf, der eine Zieladresse NAD und eine Absenderadresse HAD enthält. In dem Beispiel lautet die Zieladresse "xyz". Der Multiplexer wertet die Zieladresse NAD aus, indem er sie mit den in der Adressentabelle TAB gespeicherten Adressen vergleicht. Der Multiplexer MUX kennt drei virtuelle, logische Verbindungen LV1, LV2, LV3. Aus der Adressentabelle TAB ermittelt er, daß das Datenpaket über die erste logische Verbindung LV1 nach Berlin transportiert werden soll und packt das Datenpaket in einen entsprechenden Virtuellen Container mit dem Ziel Berlin. Die Adressentabelle wird analog zur gängigen Nomenklatur bei Routern auch als Routing Tabelle oder Routing Table bezeichnet.

[0022] Ein zweites Ausführungsbeispiel ist in Figur 6 gezeigt. Es stellt ein nach dem erfindungsgemäßen Verfahren arbeitenden Cross-Connect CC des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes dar. Er empfängt an seinen Eingängen synchrone Transportmodule, von denen ein Teil mit Datenpaketen bepackt ist. Ein anderer Teil kann beispielsweise für Telefongespräche oder andere Dienste benutzt sein. In dem Cross-Connect CC werden die Datenpaketen aus der Nutzlast der Transportmodule ausgepackt und die Zieladresse der Datenpakete wird ausgewertet. Anhand der gespeicherten Adressentabelle TAB und der Zieladresse entscheidet der Cross-Connect, über welche der verfügbaren virtuellen Verbindungen LV1-LV4 ein jeweiliges Datenpaket transportiert wird und packt es in den zugehörige virtuellen Container. In dem Beispiel lautet die Zieladresse NAD wieder "xyz" was für den Zielort Berlin

steht. Dementsprechend wird das Datenpaket DAT in den virtuellen Container VC-2 für Berlin verpackt.

[0023] In einem dritten in Figur 7 gezeigten Ausführungsbeispiel ist das Netzelement am Übergabepunkt zwischen einem lokalen Datennetz und dem synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetz SDH ein Kompressor COMP1. Er hat eine Schnittstelle gemäß den ITU-Empfehlungen für SDH zu einem Router RTR71 des lokalen Datennetzes, über die er in einen virtuellen Container VC-4 verpackte Datenpakete empfängt. In dem Kompressor werden die Datenpakete aus dem virtuellen Container ausgepackt und die Zieladressen der Datenpakete werden ausgewertet. Füllbits oder Füllpakete, die eine mögliche zeitliche Lücke zwischen zwei übertragenen Datenpaketen ausfüllen, werden weggelassen. Anhand einer Adressentabelle wird auch in diesem Fall eine Entscheidung getroffen, in welchen von einer Reihe ausgehender virtueller Container ein jeweiliges Datenpaket wieder verpackt wird und damit über welche von einer Reihe bestehender virtueller Verbindungen es übertragen wird. Die ausgehenden virtuellen Container besitzen, zumindest wenn der eingehende virtuelle Container nicht voll bepackt ist, eine in der Summe kleinere Nutzlast als dieser. Dadurch wird die Netzlast auf das wirkliche Datenaufkommen komprimiert. Kurzfristige Schwankungen des eingehenden Datenaufkommens über die Kapazität der ausgehenden Container können durch Verwendung eines Zwischenspeichers abgepuffert werden. Bei länger andauernder Überlastung der ausgehenden virtuellen Verbindungen kann deren Kapazität mittels des zentralen Netzwerkmanagementsystems erhöht werden.

[0024] Einer der virtuellen Pfade vom ersten Kompressor COMP1 endet bei einem zweiten Kompressor COMP2, der die empfangenen Datenpakete auspackt und mit Datenpaketen von anderen virtuellen Verbindungen zusammen in einem größeren virtuellen Container verpackt, der an einen zweiten angeschlossenen IP-Router RTR72 übertragen wird.

[0025] Ein erfindungsgemäßes Netzelement NE ist in einem vierten Ausführungsbeispiel in Figur 8 dargestellt. Es enthält eine mit dem Eingang IN verbundene Auswahlrichtung SEL, die die Datenpakete in Abhängigkeit einer von einem Adressmonitor getroffenen Entscheidung einer von einer Reihe virtueller Verbindungen LV1-LV5 zuordnet. Bei der Schnittstelle am Eingang IN des Netzelementes kann es sich um eine PDH-Schnittstelle, eine SDH-Schnittstelle oder auch um eine andere für LAN-Router übliche Schnittstelle handeln. Die Zieladresse der eingehenden Datenpakete wird von dem Adressmonitor ausgewertet, der auch Zugriff auf eine in einem Speicher MEM enthaltene Adressentabelle hat und anhand der Zieladressen empfangener Datenpakete und der Adressentabelle die Entscheidung trifft, über welche der verfügbaren virtuellen Verbindungen ein Datenpaket transportiert werden soll. Das Netzelement NE enthält eine Packvorrichtung PAK, die das Datenpaket entsprechend der ausgewählten virtuellen

Verbindung in einen der periodisch über diese Verbindung übertragenen virtuellen Container verpackt. Das Ausgangssignal STM-N des Netzelementes NE ist ein synchrones Transportmodul für SDH, beispielsweise mit der festgelegten Größe STM-1. Es kann mehrere virtuelle Container verschiedener Größe enthalten und entsprechend können mehrere virtuelle Verbindungen verschiedener Kapazität über den einen Ausgang des Netzelementes NE verlaufen.

[0026] In Figur 9 sind die funktionalen Baugruppen eines für den Transport von gemäß dem Internet-Protokoll strukturierten Datenpaketen ausgelegten Cross-Connect für ein SDH-System dargestellt. Er enthält Ein/Ausgabeschnittstellen für Verbindungen gemäß der plesiochronen digitalen Hierarchie (PDH) und Ein/Ausgabeschnittstellen gemäß der synchronen digitalen Hierarchie (SDH) sowie die üblichen Verarbeitungsmittel IOPDH, IOSDH für die Datensignale der beiden Übertragungssysteme. Zusätzlich enthält der Cross-Connect eine IP-Matrix, die die Zieladressen eingehender Datenpakete auswertet und diese auf entsprechende virtuelle Verbindungen schaltet. Der Cross-Connect kann daher als SDH-Netzelement mit integrierter IP-Router-Funktion angesehen werden.

[0027] Der schematische Aufbau eines erfindungsgemäß in einem virtuellen Container VC verpackten Datenpaketes ist in Figur 10 gezeigt. In der Nutzlast (Payload) des virtuellen Containers werden zu übertragende Datenpakete DAT verpackt. Zu Zeiten wenn keine Datenpakete vorliegen, wird die Nutzlast mit einem vorbestimmten Füllmuster, beispielsweise mit Nullen, aufgefüllt. Das Datenpaket DAT hat gemäß dem Internet-Protokoll an Anfang und Ende ein vorgegebenes Bitmuster als Anfangs- und Ende-Indikator und einen Kopfbereich OH. In dem Kopfbereich sind eine Absenderadresse und eine Zieladresse (ZAD) enthalten, wobei die Zieladresse ZAD aus einer Netzwerk- NAD und einer Hostadresse HAD besteht.

[0028] Die Datenpakete entsprechen der Schicht 3 (Vermittlungs-Schicht) im 7-Schichten OSI-Modell, während die synchronen Transportmodule der Schicht 1 (Bit-Übertragungs-Schicht) angehören. Die Datenpakete können zusätzlich in einem Rahmen der Schicht 2 (Sicherungs-Schicht) verpackt sein, beispielsweise nach dem üblichen HDLC-Protokoll. So können z.B. wie in Figur 10 gezeigt als Anfangs- und Ende-Indikatoren Rahmenstrukturen und Kopfteile des HDLC-Protokolls verwendet werden.

[0029] Besonders vorteilhaft ist es, wenn bei dem erfindungsgemäßen Verfahren, insbesondere in Cross-Connectoren, nur die Netzwerkadresse ausgewertet wird. Dadurch erfolgt eine automatische Gruppierung der eingehenden Datenpakete zu Gruppen im gleichem Zielbereich. Erst im jeweiligen Zielbereich, beispielsweise einer Stadt oder einem Unternetzwerk, braucht die Hostadresse, die den genauen Adressaten angibt, ausgewertet zu werden. Dadurch wird eine hierarchische Strukturierung von Weitbereichsdatennetzen er-

möglichst.

[0030] Ein Ausführungsbeispiel für eine solche hierarchische Strukturierung mittels erfindungsgemäßer Netzelemente ist in Figur 11 abgebildet. Das Weitbereichsdatennetz WAN besteht aus vier Ebenen E1-E4. Die erste Ebene E1 wird aus einer Vielzahl herkömmlicher lokaler Datennetze mit Routern und LAN-Switches gebildet. Die einzelnen lokalen Daten netze sind mit Netzelementen der zweiten Ebene E2 verbunden. Die Netzelemente der zweiten Ebene sind Multiplexer, Konzentratoren und/oder Kompressoren und bilden die Übergabepunkte zwischen den lokalen Daten netzen und dem in der Hierarchie darüber angeordneten synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetz.

[0031] Datenpakete, die für lokale Datennetze adressiert sind, die an demselben Netzelement angeschlossen sind, werden direkt an das entsprechende Zielnetzwerk der ersten Ebene E1 zurückgegeben. Alle anderen Datenpakete werden, gruppiert verpackt in entsprechende Virtuelle Container, an Netzelemente der dritten Ebene weitergeleitet. Dort erfolgt für eine Gruppe von Datenpaketen oder auch für jedes Datenpaket eine Auswertung der kompletten Zieladressen. Die dritte Ebene besteht aus regionalen Teil netzen mit vermaschten Netzelementen, deren Funktion als IP-Switch für SDH-Systeme zu bezeichnen ist. Datenpakete, die in den regionalen Teil netzen nicht zugestellt werden können, werden an die vierte Ebene E4 weitergereicht. Die vierte Ebene E4 bildet ein Backbone-Netzwerk, daß die regionalen Netze der dritten Ebene E3 verbindet. Die Netzelemente der vierten Ebene sind Cross-Connectoren, die nur einen Teil der Zieladresse nämlich die Netzwerkadresse von zu übertragenden Datenpaketen auswerten.

[0032] Aus dieser Hierarchie wird ersichtlich, daß ein Aspekt der Erfindung darin besteht, daß zum Aufbau permanenter virtueller Verbindungen in der vierten Ebene E4 nur die Netzwerkadresse verwendet wird und daß von der dritten Ebene E3 durch die ganze Zieladresse spezifizierte Bündel von gerouteten Datenpaketen transparent über die permanenten virtuellen Verbindungen der vierten Ebene E4 transportiert werden. Die permanenten virtuellen Verbindungen sind vergleichbar mit einer sogenannten Pipe, durch die die Bündel mit einer konstanten Bitrate durch das synchrone digitale Nachrichtenübertragungsnetz geschaltet werden.

[0033] Ein Vorteil dieser Strukturierung besteht darin, daß die Durchlaufzeiten der Datenpakete in der vierten Ebene sehr gering sind, da sie nicht zwischengespeichert sondern nur durchgeschaltet werden.

[0034] Ein Beispiel für die Strukturierung eines Netzwerkmanagementsystems für ein hierarchisch strukturiertes Weitbereichsdatennetzwerk ist in Figur 12 dargestellt. Das Netzwerkmanagementsystem besteht aus drei Teilsystemen. Das erste Teilsystem TMN-LAN dient der Verwaltung und Steuerung der lokalen Daten netze und deren Router und LAN-Switches. Das zweite Teilsystem TMN-IP verwaltet und steuert die Routing-Funk-

tionen der erfindungsgemäßen Netzelemente, d.h. die für die Auswertung der Zieladressen und die Entscheidungsfindung verantwortlichen Funktionen. Es ist unter anderem verantwortlich für die Erstellung und den Abgleich der Adressentabellen und erfaßt das aktuelle und vergangene Aufkommen an Datenpaketen um so den Bedarf an virtuellen Verbindungen und Übertragungskapazität festzustellen. Das dritte Teilsystem TMN-SDH führt die üblichen Steuer- und Verwaltungsfunktionen für SDH-Netzelemente aus. Dazu gehört das Einrichten und Ändern von permanenten virtuellen Verbindungen in dem synchronen digitalen Nachrichtenübertragungssystem und die Überwachung von Warnungen und Fehleralarmen im Netz.

[0035] Das erste TMN-LAN und das zweite Teilsystem TMN-IP sind miteinander verbunden, um Daten auszutauschen, beispielsweise zur Erstellung der Adressentabellen. Das zweite TMN-IP und das dritte Teilsystem TMN-SDH sind miteinander verbunden um Daten für die Erstellung neuer virtueller Verbindungen oder die Änderung der Kapazität bestehender virtueller Verbindungen auszutauschen. Z.B. kann das zweite Teilsystem feststellen, daß zu bestimmten Tageszeiten oder an bestimmten Wochentagen ein erhöhtes Datenaufkommen auf einer bestimmten Verbindung stattfindet und es weist daher das dritte Teilsystem TMN-SDH zum betreffenden Zeitpunkt an, die Kapazität dieser virtuellen Verbindung zu erhöhen. Das zweite Teilsystem TMN-IP erhält auch Meldungen von Netzelementen, daß eine momentane Überlastung einer virtuellen Verbindung vorliegt, und fordert daraufhin vom dritten Teilsystem TMN-SDH eine virtuelle Verbindung höherer Kapazität an. Das dritte Teilsystem TMN-SDH hat daher die Aufgabe, die Infrastruktur des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes dynamisch der Last anzupassen, während das zweite Teilsystem TMN-IP die Aufgabe hat, die längerfristige und die momentane Charakteristik des Datenaufkommens zu überwachen.

[0036] Mit dem Netzwerkmanagementsystem lassen sich auch weitere Funktionen realisieren, wie zum Beispiel eine gleichmäßige dynamische Lastverteilung im Netzwerk, auf Zieladressen basierende Filterfunktionen, Datenflußkontrolle und Schutzfunktionen beispielsweise durch die Schaltung redundanter Verbindungen.

[0037] Die beschriebenen Ausführungsbeispiele beziehen sich auf SDH-Systeme, die Erfindung ist jedoch auf SONET-Systeme und andere synchrone digitale Nachrichtenübertragungssysteme ebenso anwendbar.

[0038] Eine weitere vorteilhafte Ausführungsform besteht darin, daß in den erfindungsgemäßen Netzelementen zusätzlich eine Erkennung von sogenannten Flows stattfindet. Flows sind Folgen von Datenpaketen mit gleicher Ziel- und Absenderadresse und entstehen durch ausgedehnte IP-Konversation zwischen zwei Endgeräten. Ein Flow kann dann als ganzes behandelt und übermittelt werden, d.h. alle zugehörigen Datenpakete werden ohne Einzelprüfung aller Datenpakete

durch das Netz geschaltet. Dadurch wird der Datendurchsatz durch das Netz erhöht und die Belastung der einzelnen Netzelemente gesenkt. Das Erkennen von Flows erfolgt dabei nach einem üblichen Verfahren.

Patentansprüche

1. Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen (DAT) über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz (SDH), bei dem die Datenpakete (DAT) in synchrone Transportmodule (STM-N) verpackt werden, **dadurch gekennzeichnet**,

- daß Untereinheiten (VC) synchroner Transportmodule (STM-N) gleicher Größe verwendet werden, um logische virtuelle Verbindungen zwischen Netzelementen (NE1-NEn, MUX1, MUX2, CC1, CC2) des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes (SDH) einzurichten,
- daß die virtuellen Verbindungen (LV1-LV4) in eine Adressentabelle (TAB) eingetragen werden,
- daß in zumindest einem Teil der Netzelemente (NE1-NEn, MUX1, MUX2, CC1, CC2) des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes eine Auswertung der Zieladresse (ZAD) der Datenpakete (DAT) erfolgt und
- daß zumindest für einen Teil der Datenpakete (DAT) von mindestens einem der Netzelemente des synchronen digitalen

Nachrichtenübertragungsnetzes anhand der Adressentabelle (TAB) und der Zieladresse (ZAD) eine Entscheidung getroffen wird, über welche der virtuellen Verbindungen (LV1-LV4) dieses Datenpaket transportiert werden soll.

2. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Datenpakete (DAT) aus einem lokalen Datennetz (LAN) stammen.
3. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Datenpakete (LAN) nach dem Internet Protokoll strukturiert sind.
4. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Zieladresse (ZAD) aus einer Netzadresse (NAD) und einer Hostadresse (HAD) besteht und in den Netzelementen nur die Netzadresse (NAD) ausgewertet wird.
5. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem in jedem Netzelement eine Adressentabelle (TAB) gespeichert wird, die von einem zentralen Netzwerkmanagementsystem (TMN-IP) erstellt wird.

6. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die Adressentabelle (TAB) von einem Netzelement automatisch erstellt wird, indem die Zieladressen (ZAD) und die Absenderadressen ein- und ausgehender Datenpakete (DAT) protokolliert werden.

7. Verfahren nach Anspruch 6, bei dem mehrere Netzelemente ihre Adressentabellen (TAB) abgleichen.

8. Verfahren nach Anspruch 7, bei dem der Abgleich der Adressentabellen (TAB) über einen Dienstkanal erfolgt.

9. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem die virtuellen Verbindungen (LV1-LV4) nach vorbestimmten Zeitabschnitten in Abhängigkeit der Nutzung von einem zentralen Netzwerkmanagementsystem (TMN-IP, TMN-SDH) neu eingerichtet werden.

10. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem eine neue feste logische Verbindungen auf Veranlassung eines Netzelementes eingerichtet wird, wenn die Anzahl zu übertragender Datenpakete mit einer einheitlichen Zieladresse oder einer Gruppe benachbarter Zieladressen einen Schwellenwert überschreitet.

11. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem Folgen von Datenpaketen mit gleicher Absender- und Zieladresse erkannt und gleich behandelt werden.

12. Verfahren nach Anspruch 1, bei dem durch das Netzelement am Übergabepunkt zum synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetz die Entscheidung getroffen wird, über welche der virtuellen Verbindungen ein Datenpaket transportiert werden soll.

13. Netzelement (NE) für ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungssystem, gekennzeichnet durch

- eine Schnittstelle (IN), über die das Netzelement Datenpakete mit einer Zieladresse empfängt,
- einen Speicher (MEM), in dem eine Adressentabelle (TAB) mit Einträgen über logische virtuelle Verbindungen zwischen Netzelementen des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes (SDH) gespeichert ist,
- Mittel (IPADR) zum Auswerten der Zieladresse der Datenpakete,
- Mittel (SEL) zum Treffen einer Entscheidung anhand der Zieladresse und der Adressentabelle, über welche der virtuellen Verbindungen ein Datenpaket transportiert werden soll.

14. Netzelement nach Anspruch 13, das ein Multiplexer (MUX; MUX1, MUX2) oder Konzentrator ist.

15. Netzelement nach Anspruch 13, das ein Cross-Connector (CC; CC1, CC2) ist und die Mittel zum Auswerten der Zieladresse nur zum Auswerten der in der Zieladresse enthaltenen Netzwerkadresse vorgesehen sind.

5

16. Netzelement nach Anspruch 13, das ein Kompressor (COMP1, COMP2) ist und erste eingehende Untereinheiten synchroner Transportmodule in zweite, ausgehende, kleinere Untereinheiten synchroner Transportmodule umpackt, wenn die eingehenden Untereinheiten nicht voll bepackt sind.

10

15

20

25

30

35

40

45

50

55

8

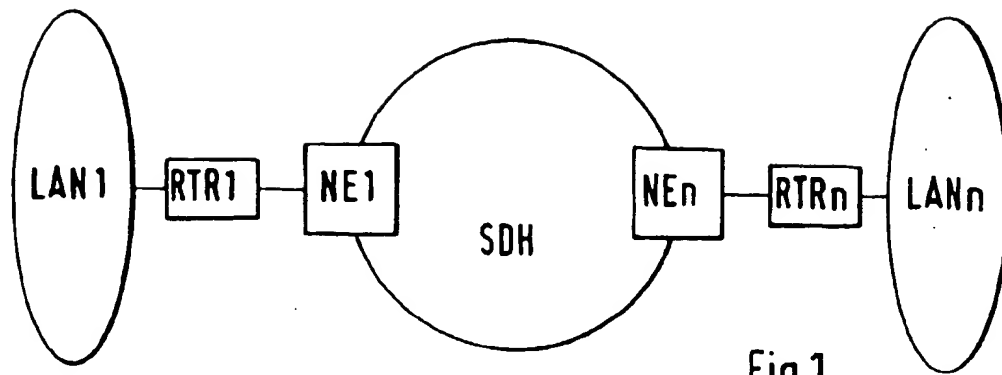


Fig.1

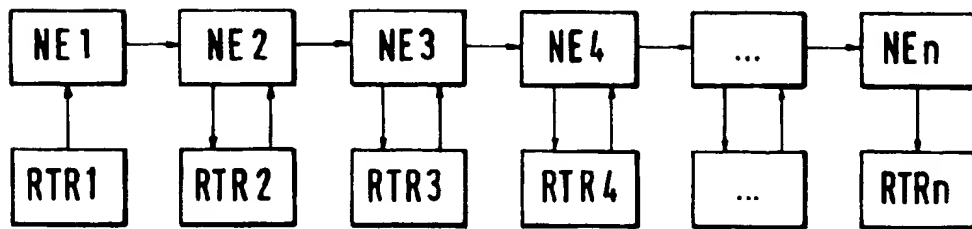


Fig. 2

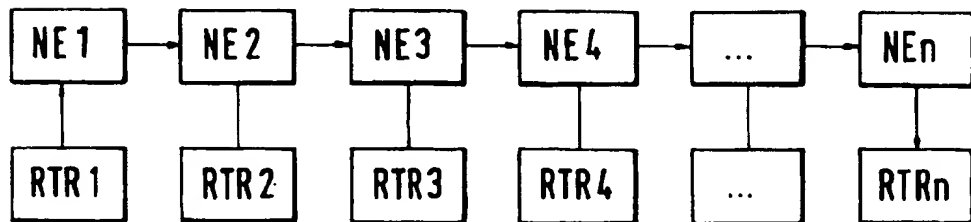


Fig.3

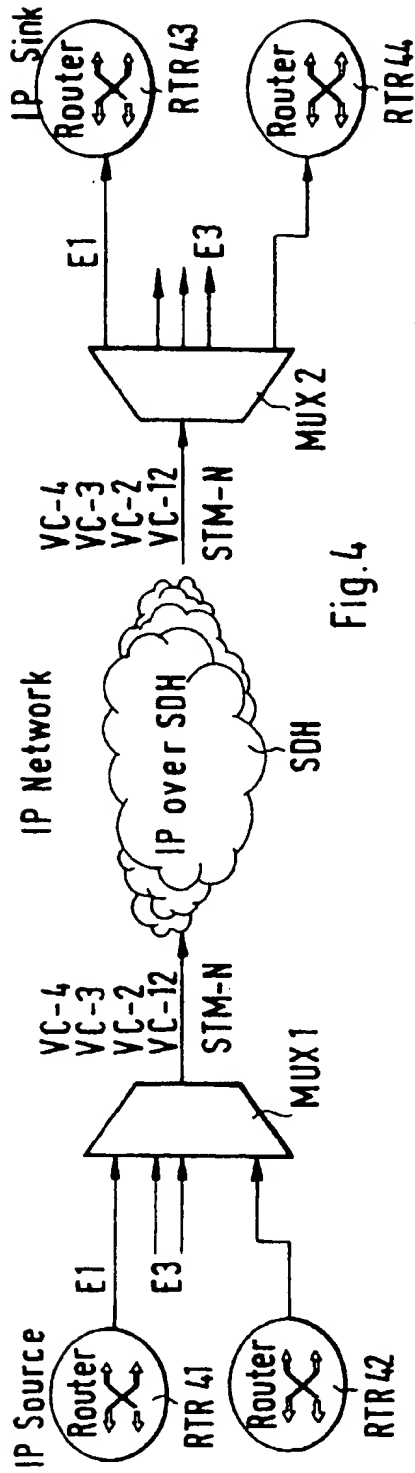


Fig. 4

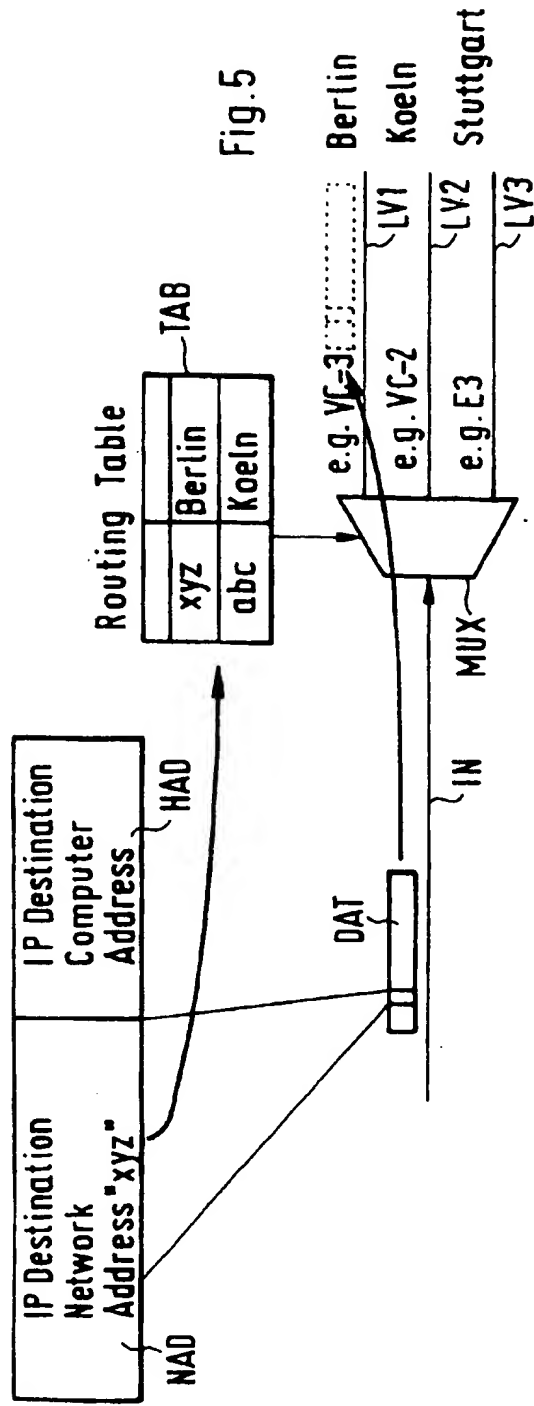
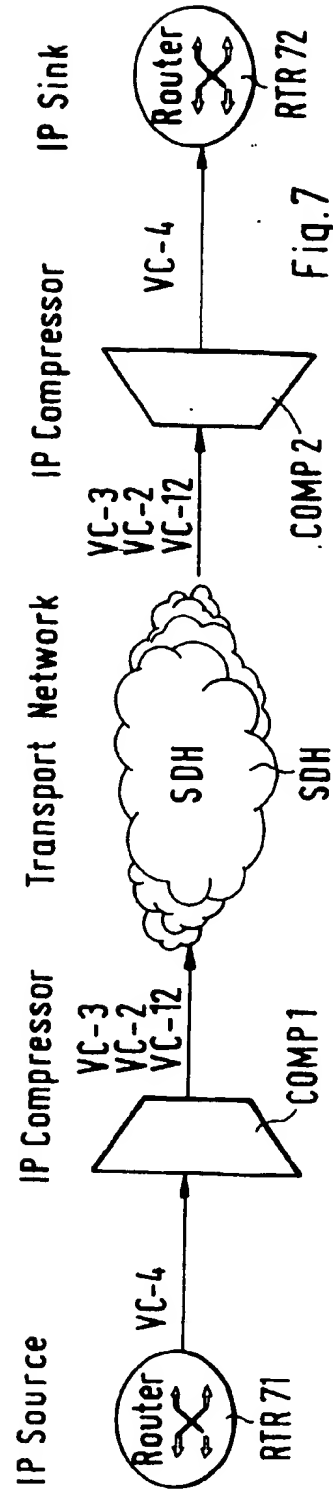
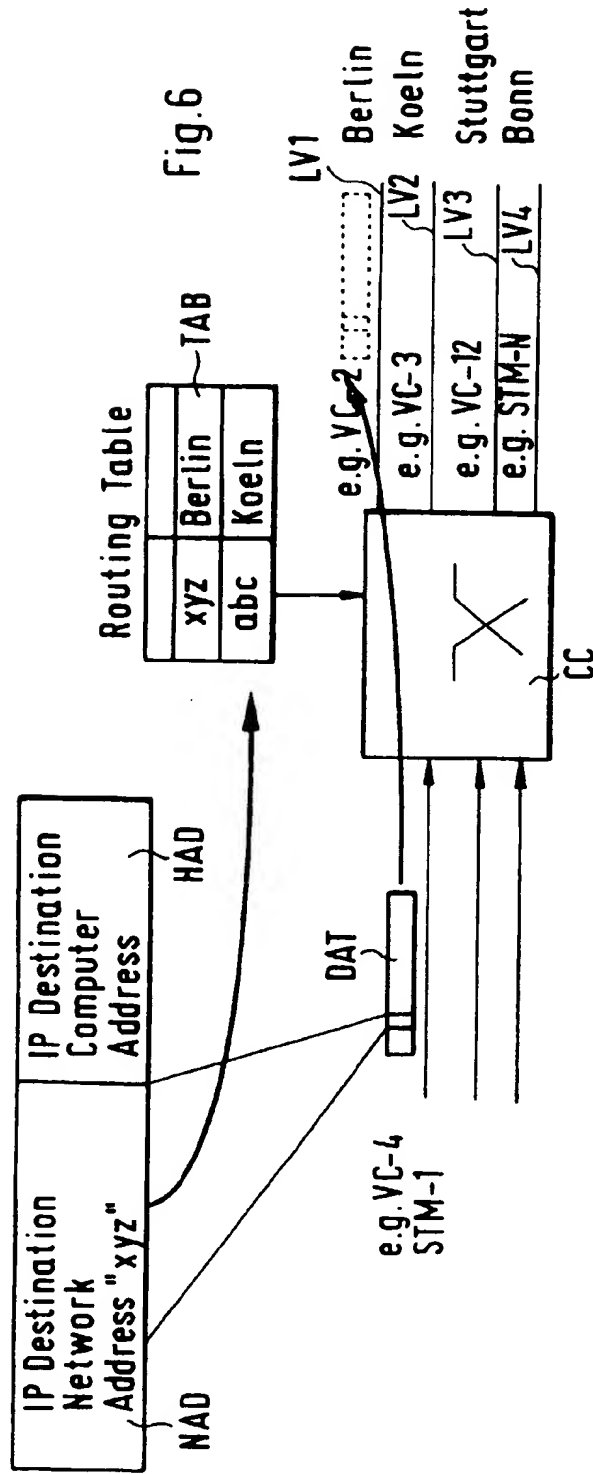


Fig. 5



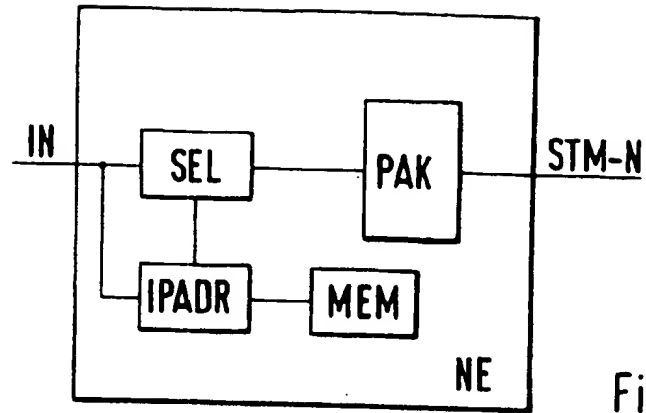


Fig.8

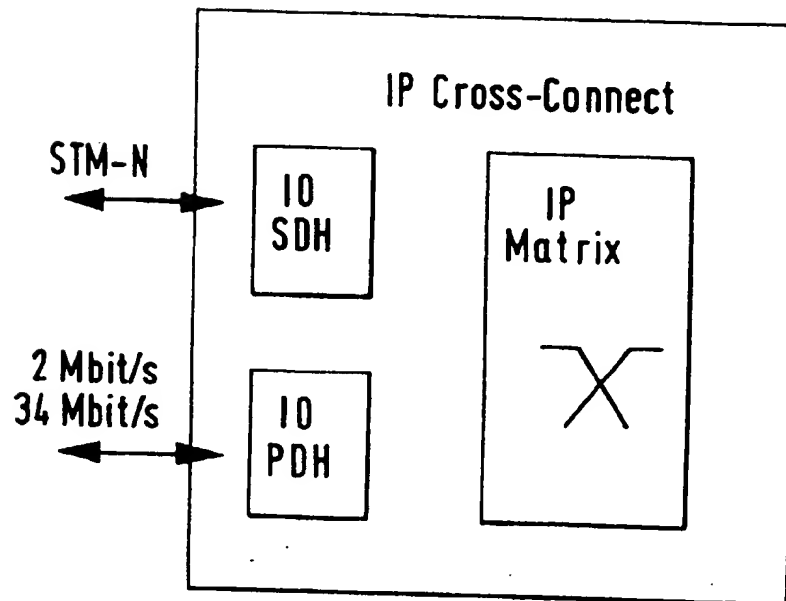


Fig.9

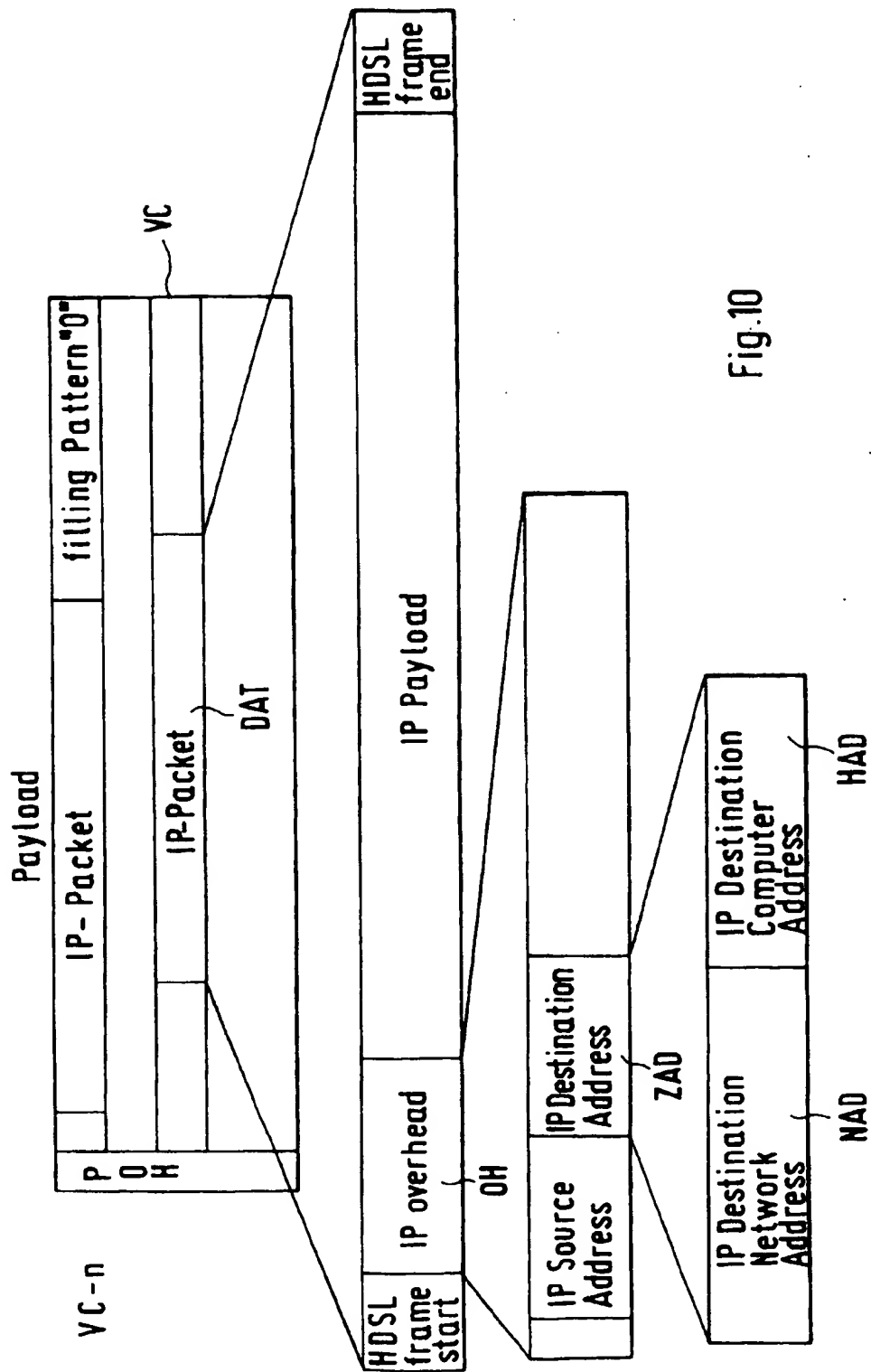


Fig.10

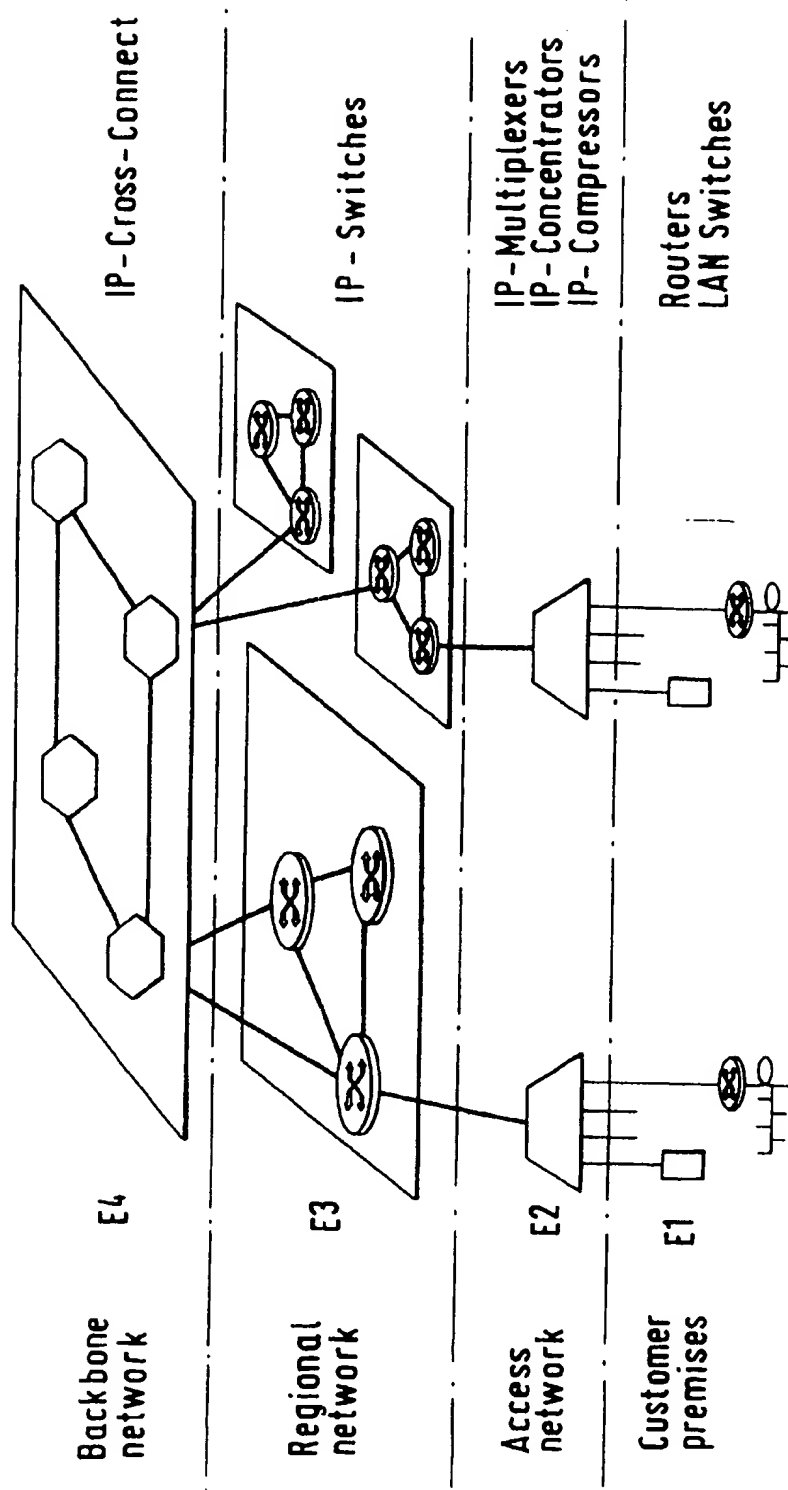


Fig.11.

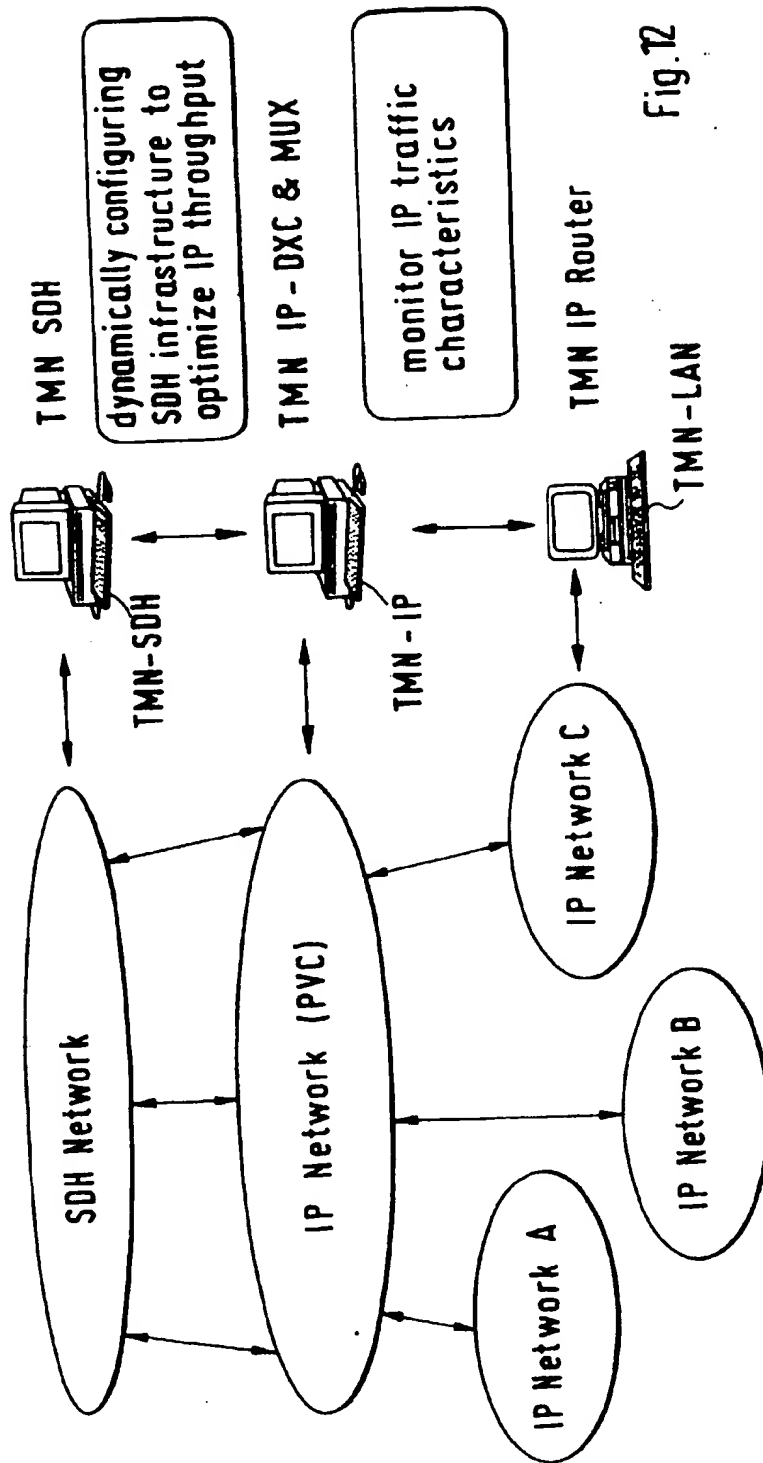
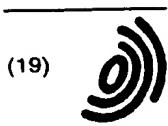


Fig. 12



Europäisches Patentamt
European Patent Office
Office européen des brevets



(11) EP 0 903 959 A3

(12)

EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG

(88) Veröffentlichungstag A3:
01.09.1999 Patentblatt 1999/35

(51) Int Cl.⁶: H04Q 11/04, H04J 3/16

(43) Veröffentlichungstag A2:
24.03.1999 Patentblatt 1999/12

(21) Anmeldenummer: 98440178.6

(22) Anmeldetag: 21.08.1998

(84) Benannte Vertragsstaaten:
AT BE CH CY DE DK ES FI FR GB GR IE IT LI LU
MC NL PT SE
Benannte Erstreckungsstaaten:
AL LT LV MK RO SI

(72) Erfinder: Heuer, Volkmar
71254 Ditzingen (DE)

(74) Vertreter: Schätzle, Albin, Dipl.-Phys. et al
Alcatel
Intellectual Property Department, Stuttgart
Postfach 30 09 29
70449 Stuttgart (DE)

(30) Priorität: 12.09.1997 DE 19740107

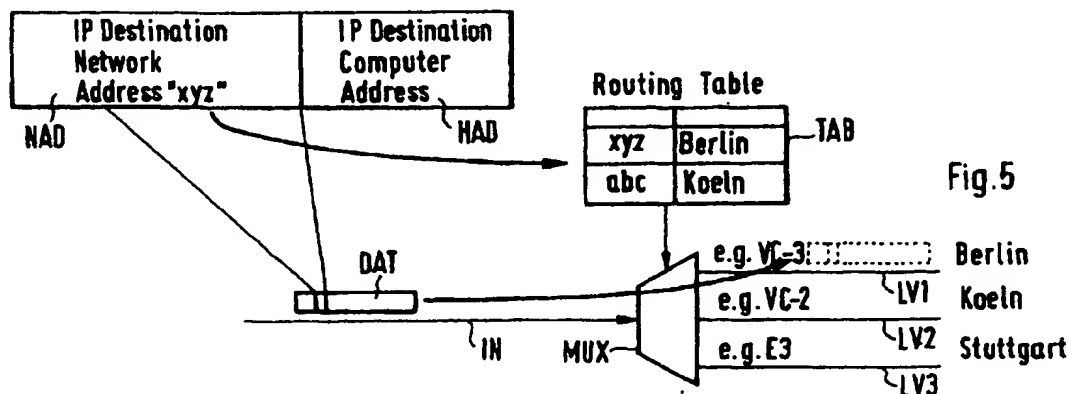
(71) Anmelder: ALCATEL
75088 Paris (FR)

(54) Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen und zur Durchführung des Verfahrens geeignetes Netzelement

(57) Angegeben wird ein Verfahren zum Übertragen von Datenpaketen in Weitbereichsdatennetzen (WAN) über ein synchrones digitales Nachrichtenübertragungsnetz (SDH), wobei die Datenpakete in synchrone Transportmodule (STM-N) verpackt werden, und über durch Untereinheiten synchroner Transportmodule gleicher Größe gebildete virtuelle Verbindungen übertragen werden. Die virtuellen Verbindungen werden in eine Adressentabelle eingetragen und in einem der Netzele-

mente des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes erfolgt eine Auswertung der Zieladresse der Datenpakete. Anhand der Adressentabelle und der Zieladresse wird zumindest für einen Teil der Datenpakete von mindestens einem der Netzelemente des synchronen digitalen Nachrichtenübertragungsnetzes eine Entscheidung getroffen, über welche der virtuellen Verbindungen dieses Datenpaket transportiert werden soll.

Weiter ist ein Netzelement angegeben, daß nach dem Übertragungsverfahren arbeitet.



EP 0 903 959 A3



Europäisches
Patentamt

EUROPÄISCHER RECHERCHENBERICHT

Nummer der Anmeldung
EP 98 44 0178

EINSCHLÄGIGE DOKUMENTE			
Kategorie	Kennzeichnung des Dokuments mit Angabe, soweit erforderlich, der maßgeblichen Teile	Betrifft Anspruch	KLASSIFIKATION DER ANMELDUNG (Int.Cl.6)
X	US 5 247 518 A (TAKIYASU YOSHIHIRO ET AL) 21. September 1993 (1993-09-21) * Spalte 2, Zeile 62 - Spalte 3, Zeile 11 * * Spalte 8, Zeile 15 - Zeile 33 *	1,2,13	H04Q11/04 H04J3/16
A	US 5 479 401 A (MENZILCIOGLU ONAT ET AL) 26. Dezember 1995 (1995-12-26) * Spalte 1, Zeile 62 - Spalte 2, Zeile 10; Abbildung 6 *	13	
A	GB 2 278 979 A (NORTHERN TELECOM LTD) 14. Dezember 1994 (1994-12-14) * Seite 3, Zeile 3 - Seite 4, Zeile 25; Abbildung 2 *	1-16	
			RECHERCHIERTE SACHGEBIETE (Int.Cl.6)
			H04J
Der vorliegende Recherchenbericht wurde für alle Patentansprüche erstellt			
Recherchenort DEN HAAG		Abschlußdatum der Recherche 7. Juli 1999	Prüfer Gregori, S
KATEGORIE DER GENANNTEN DOKUMENTE X : von besonderer Bedeutung allein betrachtet Y : von besonderer Bedeutung in Verbindung mit einer anderen Veröffentlichung derselben Kategorie A : technologischer Hintergrund O : mündliche Offenbarung P : Zwischenliteratur		T : der Erfindung zugrunde liegende Theorien oder Grundsätze E : älteres Patentedokument, das jedoch erst am oder nach dem Anmeldedatum veröffentlicht worden ist D : in der Anmeldung angeführtes Dokument L : aus anderen Gründen angeführtes Dokument & : Mitglied der gleichen Patentfamilie, übereinstimmendes Dokument	

EPO Form 1503 (03.92) (P44/03)

**ANHANG ZUM EUROPÄISCHEN RECHERCHENBERICHT
ÜBER DIE EUROPÄISCHE PATENTANMELDUNG NR.**

EP 98 44 0178

In diesem Anhang sind die Mitglieder der Patentfamilien der im obengenannten europäischen Recherchenbericht angeführten Patentdokumente angegeben.
Die Angaben über die Familienmitglieder entsprechen dem Stand der Datei des Europäischen Patentamts am
Diese Angaben dienen nur zur Unterrichtung und erfolgen ohne Gewähr.

07-07-1999

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument	Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie	Datum der Veröffentlichung
US 5247518 A	21-09-1993	JP 2067842 A	07-03-1990
		JP 2714028 B	16-02-1998
		JP 2276339 A	13-11-1990
		JP 2834242 B	09-12-1998
		US 5103447 A	07-04-1992
		US 5241543 A	31-08-1993
US 5479401 A	26-12-1995	US 5323389 A	21-06-1994
		US 5689512 A	18-11-1997
GB 2278979 A	14-12-1994	KEINE	

EPO FORM P4481

Für nähere Einzelheiten zu diesem Anhang : siehe Amtsblatt des Europäischen Patentamts, Nr.12/82

**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning
Operations and is not part of the Official Record**

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

- ☐ BLACK BORDERS
- ☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- ☒ FADED TEXT OR DRAWING
- ☒ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
- ☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
- ☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
- ☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
- ☒ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
- ☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
- ☐ OTHER: _____

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.